

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平3-6753

(43) 公開日 平成3年(1991)1月14日

(51) Int. Cl. 5
G 0 6 F 12/00識別記号
3 0 2

F I

審査請求 有 請求項の数1 (全9頁)(11)

(21) 出願番号 特願平1-142425

(71) 出願人 000000423

(22) 出願日 平成1年(1989)6月5日

日本電気株式会社

東京

(72) 発明者 西村 孝幸

*

(54)【発明の名称】ファイル退避方式

(57) Y v a

Y I z t @ C " L ❶
% t @ C . e ❷
B flk z t @ C K ❸
~ S < t ❹
- E A t @ C f [^ ❺
L l ❻
Y ~ p " z d q ❻
e n fl o t @ C

(2)

J \cong R |

\mathcal{E} \cong L \times \mathbb{R}

\cong L \times \mathbb{R}

\cong L \times \mathbb{R}

\cong L \times \mathbb{R}

\cong P \cong

\cong L

\cong L \times \mathbb{R}

⑩ 日本国特許庁 (JP)

⑪ 特許出願公開

⑫ 公開特許公報 (A)

平3-6753

⑬ Int. CL.⁵
G 06 F 12/00識別記号
3 0 2 L府内整理番号
8944-5B

⑭ 公開 平成3年(1991)1月14日

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全9頁)

⑮ 発明の名称 ファイル退避方式

⑯ 特 願 平1-142425

⑯ 出 願 平1(1989)6月5日

⑰ 発明者 西村孝幸 東京都港区芝5丁目33番1号 日本電気株式会社内

⑱ 出願人 日本電気株式会社 東京都港区芝5丁目7番1号

⑲ 代理人 弁理士 境廣巳

明細書

1. 発明の名称

ファイル退避方式

2. 特許請求の範囲

データファイル装置に格納されたファイルを格納ファイル装置に全退避し、その後、更新のあつたファイルにつき更新退避を行うファイル退避方式において、

データファイル装置からファイル管理情報を退避ファイルテーブルに読み込み、全退避時に格納ファイル装置に格納ファイルを確保した後、更新退避時に退避ファイル判定手段を呼び出して実行させた後、退避ファイルテーブルに登録されたファイル管理情報を格納ファイルに退避し、退避したファイル管理情報を位置情報を格納ファイルテーブルに登録するファイル管理情報退避手段と、

ファイル管理情報退避手段により呼び出され、読み込んだファイル管理情報を保持しているファイル更新日時と格納ファイルテーブルに保持さ

れている格納ファイルの作成日時とを比較することにより前回の退避以降にファイルが更新されたか否かの判定を行い、退避すべきファイルのファイル管理情報を退避ファイルテーブルに残す退避ファイル判定手段と、

退避ファイルテーブルに登録されたファイル管理情報を格納ファイルテーブルに保持されている退避されたファイルの格納ファイル内での位置情報を参照し、データファイル装置から格納ファイル装置の格納ファイルへ退避すべきファイルのファイルデータを置換あるいは追加して退避するファイルデータ退避手段とを備えたことを特徴とするファイル退避方式。

3. 発明の詳細な説明

〔産業上の利用分野〕

本発明は電子計算機を利用した情報処理システムにおけるファイル退避方式に関し、特に全てのファイルの退避を一度行った後は更新のあつたファイルのみを退避するファイル退避方式に関するものである。

特開平3-6753 (2)

〔従来の技術〕

電子計算機を利用した情報処理システムにおいては、開発に対する利用者ファイルのバックアップのために、ファイルを格納したデータファイル装置と別の格納ファイル装置に所定の時期にファイルを退避するようにしている。また、この種のファイル退避方式では、データファイル装置に格納されたファイルの全てを格納ファイル装置にいったん退避(全退避)し、その後、更新のあったファイルについてのみ退避(更新退避)を行う方式をとっている。

更に、従来のファイル退避方式では、全退避および更新退避において、ファイルを退避する格納ファイルを別々に確保して退避を行っており、退避を行う度に格納ファイルを確保し、退避を行っていた。

〔発明が解決しようとする課題〕

上述したように、従来のファイル退避方式ではファイルを退避する格納ファイルを別々に確保して退避を行っていたため、次のような欠点があつた。

につき更新退避を行うファイル退避方式において、データファイル装置からファイル管理情報を退避ファイルテーブルに読み込み、全退避時には格納ファイル装置に格納ファイルを確保した後、更新退避時には退避ファイル判定手段を呼び出して実行させた後、退避ファイルテーブルに登録されたファイル管理情報を格納ファイルに退避し、退避したファイル管理情報の位置情報を格納ファイルテーブルに登録するファイル管理情報退避手段と、

ファイル管理情報退避手段により呼び出され、読み込んだファイル管理情報を保持されているファイル更新日時と格納ファイルテーブルに保持されている格納ファイルの作成日時とを比較することにより前回の退避以降にファイルが更新されたか否かの判定を行い、退避する各ファイルのファイル管理情報を退避ファイルテーブルに残す退避ファイル判定手段と、

退避ファイルテーブルに登録されたファイル管理情報を格納ファイルテーブルに保持されている

た。

①更新退避毎に新たに格納ファイルを用意しなければならず、その都度ファイル資源が必要となる。

②更新退避されるファイルの内容は、全退避時の格納ファイルや以前の更新退避で退避された格納ファイルの内容と大部分重複しており、同様なイメージを持つファイルが存在しているため、無駄にファイル資源を消費している。

③格納ファイルが複数となるため、その管理が複雑になる。

本発明は上記の点に踏み詰められたものであり、その目的とするところに、ファイル資源の有効利用が図られると共に、退避したファイルの管理を容易に行うことのできるファイル退避方式を提供することにある。

〔課題を解決するための手段〕

本発明は上記の目的を達成するため、データファイル装置に格納されたファイルを格納ファイル装置に全退避し、その後、更新のあったファイル

退避されたファイルの格納ファイル内での位置情報を読み出し、データファイル装置から格納ファイル装置の格納ファイルへ退避すべきファイルのファイルデータを置換あるいは追加して退避するファイルデータ退避手段とを備えるようにしている。

〔作用〕

本発明のファイル退避方式においては、ファイル管理情報退避手段がデータファイル装置からファイル管理情報を退避ファイルテーブルに読み込み、全退避時には格納ファイル装置に格納ファイルを確保した後、更新退避時には退避ファイル判定手段を呼び出して実行させた後、退避ファイルテーブルに登録されたファイル管理情報を格納ファイルに退避し、退避したファイル管理情報を位置情報を格納ファイルテーブルに登録し、

退避ファイル判定手段がファイル管理情報退避手段により呼び出されて動作を開始し、読み込んだファイル管理情報を保持されているファイル更新日時と格納ファイルテーブルに保持されている

特開平3-6753 (3)

格納ファイルの作成日時とを比較することにより前回の退避以降にファイルが更新されたか否かの判定を行い、退避すべきファイルのファイル管理情報を退避ファイルテーブルに残す。

ファイルデータ退避手段が退避ファイルテーブルに登録されたファイルは退避報と格納ファイルテーブルに保持されている退避されたファイルの格納ファイル内での位置情報をと参照し、データファイル装置から格納ファイル装置の格納ファイルへ退避すべきファイルのファイルデータを置換あるいは追加して退避する。

〔実施例〕

以下、本発明の実施例につき図面を参照して説明する。

第1図は本発明のファイル退避方式の一実施例を示す構成図である。第1図において、データファイル装置1は利用者ファイルの格納される装置であり、利用者ファイルはファイル管理情報1とおよび複数のファイルデータ1-2として格納されている。また、格納ファイル装置2はファイルを

退避するための装置であり、内部に複数の格納ファイル7-1が形成されるものである。

一方、本実施例の機能部は、ファイル管理情報退避手段2と退避ファイル制定手段3とファイルデータ退避手段4とから構成され、退避ファイルテーブル5および格納ファイルテーブル6は上記の各手段の実行に必要な情報を保持するテーブルである。なお、各手段の機能は次の通りである。

ファイル管理情報退避手段2：データファイル装置1からファイル管理情報1を退避ファイルテーブル5に読み込み、全退避時には格納ファイル装置7に格納ファイル7-1を登録した後、更新退避時には退避ファイル制定手段3を呼び出して実行させた後、退避ファイルテーブル5に登録されたファイル管理情報を格納ファイル7-1に退避し、退避したファイル管理情報を位置情報を格納ファイルテーブル6に登録する機能。

退避ファイル制定手段3：ファイル管理情報退避手段2により呼び出されて動作し、ファイル管理情報退避手段2が退避ファイルテーブル5に決

み込んだファイル管理情報1-1に保持されているファイル更新日時と格納ファイルテーブル6に保持されている格納ファイル7-1の作成日時とを比較することにより前回の退避以降にファイルが更新されたか否かの判定を行い、退避すべきファイルのファイル管理情報を退避ファイルテーブル5に残す機能。

ファイルアーカイブ退避手段4：退避ファイルテーブル5に登録されたファイル管理情報と格納ファイルテーブル6に保持されている退避されたファイルの格納ファイル7-1内での位置情報を参照し、データファイル装置1から格納ファイル装置7の格納ファイル7-1へ退避すべきファイルのファイルデータ1-2を置換あるいは追加して退避する機能。

第2図は第1図におけるデータファイル装置1内のファイル管理情報1-1とファイルデータ1-2との関係を示した図である。すなわち、ファイル管理情報1-1内には利用者毎にファイルを管理するために複数の利用者識別子1-3が設けられ、こ

の利用者識別子1-3に複数のファイル記述子1-4が直なり、各ファイル記述子1-4が対応するファイルデータ1-2を指すようになっている。図では利用者識別子Aに3つの利用者ファイルが存在し、そのファイル記述子F1、F2、F3がファイルデータD1、D2、D3を指している状態を示している。なお、ファイル記述子1-4には、ファイルの識別子であるファイル名1-5と、作成日時1-6と、更新日時1-7と、ファイル属性やファイルサイズ等を示すファイル属性1-8と、対応するファイルデータ1-2が格納されているデータファイル装置1上の位置情報を示すファイルデータアドレス1-9とが含まれている。

第3図は第1図における格納ファイル装置7上に保管される格納ファイル7-1および格納ファイルテーブル6上に登録される格納ファイルエントリ6-1のフォーマットを示した図である。すなわち、格納ファイル7-1はファイル記述情報部7-2とファイルデータ部7-3とを有し、ファイル記述情報部7-2にはデータファイル装置1のファイル

特開平3-6753(4)

管理情報11と同様な内容である、利用者識別子と退避されたファイルのファイル記述子とが退避前に格納されるようになっている。また、ファイルデータ部7-3には、退避された各ファイルに対応してファイルヘッダ7-4とファイルデータ7-5とが設けられ、退避されたファイルのファイルデータ1-2がファイルデータ7-5に格納されるようになっている。なお、ファイルヘッダ7-4は、ファイル名7-6と、ファイルデータ7-5の格納ファイル7-1内での相対位置を示すファイルデータアドレス7-7とを含んでいる。

一方、第3図において、格納ファイルエンタリ6-1は、先頭部分に利用者識別子と、格納ファイル7-1の作成日時6-3と、格納ファイル7-1の格納ファイル装置7-6上の位置情報を示す格納ファイルアドレス6-4とを有し、その後ろに各ファイルデータ1-2に対応する退避ファイルエンタリ6-2が設けられている。なお、退避ファイルエンタリ6-2は、ファイル名6-5と、格納ファイル7-1内のファイル記述子の位置を示すファイル記述子

アドレス6-6と、ファイルヘッダ7-4の位置を示すファイルヘッダアドレス6-7とを有している。例えば、第3図では、ファイル名6-9の退避ファイルエンタリ6-2内のファイル記述子アドレス6-6はファイル記述情報部7-2内に格納されているファイル記述子F-1の位置を指し、ファイルヘッダアドレス6-7はファイルデータ部7-3内のファイルヘッダF-1の位置を指している。

次に、上記の実施例の動作につき、第4図のフローチャートを参照しながら説明する。

本発明のファイル退避方式では、先ずファイル管理情報11の利用者識別子1-3に連なるファイル記述子1-4の指すファイルデータ1-2の全てを退避する全退避を行い、その後、前回の退避以降でファイルの更新が行われたファイルだけを退避する更新退避を繰り返し行う。そこで、更新退避に先立って行われる全退避について最初に説明する。なお、一例として、利用者識別子Aの配下にファイル名a, b, cを持つファイル記述子F-1, F-2, F-3が存在し、それによって指されるファ

イルデータD-1, D-2, D-3を退避する場合を想定する。

先ず、ファイル管理情報退避手段2は、データファイル装置1からファイル管理情報11を読み込み、利用者識別子1-3(A)に連なる複数のファイル記述子1-4(F-1, F-2, F-3)を退避ファイルテーブル5に読み込む(ステップ2-0-1)。

次いで、全退避か否かの判断を行うが(ステップ2-0-2)、今は全退避であるためy-eの値に進む。

そして、読み込んだファイル記述子1-4(F-1, F-2, F-3)のファイル属性1-8を参照し、ファイルデータ1-2(D-1, D-2, D-3)の全容量を求め、退避に必要な格納ファイル7-1のサイズを把握し、格納ファイル装置7-6上に格納ファイル7-1を確保すると共に、格納ファイルテーブル5上に格納ファイルエンタリ6-1を作成し、利用者識別子1-3(A)と作成日時6-3と格納ファイルアドレス6-4とを登録する(ステップ2-0-3)。

次いで、全てのファイル記述子について退避が

終了したか否かの判断を行うが(ステップ2-0-4)まだ処理を始めたばかりなので当然にn-eの値へ進む。続いて、退避ファイルエンタリ6-2が存在するか否かが判断されるが(ステップ2-0-5)、まだ全退避を行う前の状態なので当然にn-eの値へ進む。

そして、退避ファイルテーブル5上のファイル記述子(F-1)を既に確保した格納ファイル7-1のファイル記述情報部7-2に書き込み(ステップ2-0-6)、続いて格納ファイルエンタリ6-1に今度退避するファイルのファイル名(8)に対する退避ファイルエンタリ6-2を作成し、ファイル記述子(F-1)を書き込んだ格納ファイル7-1上の位置情報をそのファイル記述子アドレス6-6とし登録する(ステップ2-0-7)。

上記のステップ2-0-6, 2-0-7の処理を退避ファイルテーブル5上に読み込んだ他のファイル記述子(F-2, F-3)に対しても繰り返し行うことにより、ファイル管理情報退避手段2は処理を終了する。

特開平3-6753(5)

以上の処理によってファイル管理情報退避手段2によるファイル管理情報1の全退避処理は終了し、格納ファイル7-1のファイル記述格納部7-2にファイル記述子(F1, F2, F3)が退避され、格納ファイルニントリ6-1内に対応するファイル名(a, b, c)の退避ファイルエントリ6-2が作成される。

次に、ファイルデータ退避手段4に翻訳が振り、ファイルデータ1-2の退避処理が行われる。

先ず、ファイルデータ退避手段4は全てのファイル記述子について処理が終了したか否かの判断を行うが(ステップ4-1)、まだ処理を始めたばかりなので内然にn-0の例へ進む。

そして、ファイルデータ退避手段4は退避ファイルテーブル5上の先頭のファイル記述子1-4(F1)のファイルデータアドレス1-9により退避すべきファイル(ファイル名a)のファイルデータ1-2(D1)の格納位置を記録し、そのファイルデータ1-2(D1)を読み込む(ステップ4-2)。

り、ファイルデータ退避手段4は処理を終了する。

以上の処理により、ファイルデータ退避手段4によるファイルデータ1-2の全退避処理が終了し、格納ファイル7-1のファイルデータ部7-3にファイルデータ(D1, D2, D3)が各々ファイルヘッダ(DH1, DH2, DH3)を附加した形で退避され、格納ファイルエントリ6-1内の退避ファイルエントリ6-2のファイルヘッダアドレス6-7に各々のファイルヘッダ(DH1, DH2, DH3)を指し示す位置情報が入れられる。

次に、退避後に更新のあったファイルのみを退避する更新退避処理について説明する。なお、一例として、上述した例におけるファイルデータD1, D2に対して前回のファイル退避以降に更新があり、ファイル記述子F1', F2'およびファイルデータD1', D2'になったと想定する。

ファイル管理情報退避手段2は、全退避時と同様に利用者識別子1-3下の複数のファイル記述子1-4(F1', F2', F3')を退避ファイルテーブル5に読み込む(ステップ2-01)。続いて、

次いで、退避ファイルエントリ6-2のファイルヘッダアドレス5-7が存在するか否かを判断するが(ステップ4-03)、まだファイルデータ部7-3の格納を行っていないためn-0の例へ進む。

そして、ファイルデータ1-2(D1)が退避される格納ファイル7-1内での位置であるファイルデータアドレス7-7を算出し、ファイル名7-6(ム)とそのファイルデータアドレス7-7からファイルヘッダ7-4(DH1)を作成し(ステップ4-04)、ファイルデータ7-5(D1)に付加してファイルデータ部7-3に書き込む(ステップ4-05)。

続いて、格納ファイルニントリ5-1内のファイル名ムに対応する退避ファイルエントリ6-2のファイルヘッダアドレス7-7にファイルヘッダ7-4(DH1)を書き込んだ位置情報を入れる(ステップ4-06)。

上記のステップ4-04～4-06の処理を退避ファイルテーブル5内の他のファイル記述子1-4(F2, F3)に対しても振り返し行うことによ

全退避か否かが判断されるが(ステップ2-02)、今度は更新退避であるためn-0の例へ進み、退避ファイル判定手段3は専用の処理へ移行する。

退避ファイル判定手段3は全てのファイル記述子について処理が終了したか否かの判断を行うが(ステップ3-01)、まだ処理を始めたばかりなので当然にn-0の例へ進む。

そして、退避ファイルテーブル5上に読み込まれたファイル記述子1-4の更新日付1-7と、利用者識別子1-3(A)で識別される格納ファイルテーブル5内の格納ファイルエントリ6-1内の作成日付6-3とを比較し、前回のファイル退避以降にファイル更新が行われているか否かを判断する(ステップ3-02, 3-03)。

ここで、更新が行われている場合はy-0の例に移行して再びステップ3-01に戻り、また、更新が行われていない場合はn-0の例に移行してファイル記述子1-4を退避ファイルテーブル5上から削除し(ステップ3-04)、更新があったファイルのファイル記述子1-4だけを退避ファイルテ

特開平3-6753 (6)

ーブル5上に残す。今の例では更新の行われているファイルに対応するファイル記述子F1'、F2'だけが退避ファイルテーブル5上に残される。

上記の処理を全てのファイル記述子14に対しに行なった後、ファイル管理情報退避手段2に制御を渡す。

ファイル管理情報退避手段2は全てのファイル記述子について処理が終了したか否かの判断を行うが(ステップ204)、まだ処理を始めたばかりなので当然にヨリの側へ進む。続いて、退避ファイルエンントリ62が存在するか否かが判断されるが(ステップ205)、今は更新退避であるためファイルが追加された場合を除いて退避ファイルエンントリが既に存在するのでyesの側へ進む。

そして、退避ファイルテーブル5上に残っているファイル記述子14(F1')を基準してファイル名15(0)を取得し、格納ファイルエンントリ61の退避ファイルエンントリ62からファイル記述子アドレス66を得て、退避ファイルテーブル5上に読み込んだファイル記述子14(F1')

ファイルデータ12の更新退避処理が行われる。

ファイルデータ退避手段4は全てのファイル記述子について処理が終了したか否かの判断を行うが(ステップ401)、まだ処理を始めたばかりなので当然にヨリの側へ進む。

そして、退避ファイルテーブル5上のファイル記述子14(F1')を参照し、全退避と同様にファイルデータ12(D1')を読み込む(ステップ402)。

次いで、退避ファイルエンントリ62が存在するか否かを判断するが(ステップ403)、今は更新退避であるためファイルが追加された場合を除いてファイルヘッダアドレス67が既に存在するのでyesの側へ進む。

そして、格納ファイルエンントリ61を検索して同一ファイル名(0)の退避ファイルエンントリ62を見つけ、ファイルヘッダアドレス67を得て、格納ファイル71よりファイルヘッダ(DH1)を読み込む(ステップ407)。

で格納ファイル71のファイル記述情報部72のファイル記述子(F1')と置換する(ステップ208)。更に、他のファイル記述子14(F2')に対しても同様の処理を繰り返す。

なお、この想定では格納しないが、退避ファイルエンントリ62が存在しない場合は、ファイルが済みの退避以降に追加されたとみななし、全退避時と同様に格納ファイル71のファイル記述情報部72に退避ファイルテーブル5上のファイル記述子14を追加して書き込み(ステップ209)、続いて退避ファイルエンントリ62を作成して、ファイル記述子14を書き込んだ位情報をファイル記述子アドレス66として登録する(ステップ207)。

以上のように、退避ファイルテーブル5上に退避すべきものとして残されているファイル記述子14の全てを置換／追加した段階で、ファイル管理情報退避手段2によるファイル記述子14の更新退避処理は終了する。

次に、ファイルデータ退避手段4に制御が渡り、

そして、読み込んだファイルヘッダ74(DH1)内のファイルデータアドレス77から検索されているファイルデータ75(D1)のサイズを取得し、今読み込んだファイルデータ12(D1')のサイズと比較して拡張ファイルが必要であるか否かを判断する(ステップ408)。そして、今検索するファイルデータ12(D1')の方が同じか小さい時はヨリの側へ進み、読み込んだファイルデータ12(D1')で格納ファイル71のファイルデータ部73内のファイルデータ75(D1)を置換する(ステップ409)。

一方、読み込んだファイルデータ12(例えばD2')のサイズがファイルデータ部73に退避されているファイルデータ(D2')より大きい場合は、ファイルデータ12(D2')でファイルデータ75(D2')をそのサイズ分だけ置換し、ファイルデータ(D2')の拡張された部分は、ファイルデータ部73の最終ブロック以降へファイルデータ(D2b)として書き込んで行く(ステップ410)。そして、最終ブロック以降に書

特開平3-6753(7)

き込んだファイルデータ〔D2-b〕に対するファイルデータアドレス7-7をファイルヘッダ7-4(DH2)内に追加する〔ステップ4-11〕。

また、この想定では該当しないが、退避ファイルエンタリ6-2内のファイルヘッダアドレス6-7が登録されていない時は、ファイルの追加とみななし、全退避と同様にファイルデータ1-2の追加処理〔ステップ4-0-4～4-0-6〕を行う。

ファイルデータ退避手段4は、上記処理を退避ファイルデータブル5内の全てのファイル記述子1-4に対して行い、これによりファイルデータ1-2の更新退避処理が終了する。

その後の更新後退避も同様に行われる。

〔発明の効果〕

以上説明したように、本発明のファイル退避方式にあっては、退避されたファイルの格納ファイル内での相対位置情報をテーブルに登録しておき、全退避以降の更新退避に際し、先に行った退避で格納ファイルに退避されているファイルデータを今回退避すべきファイルデータで置き換えること

により、全退避で作成した格納ファイルと更新退避で作成する格納ファイルとを結合した形で格納ファイルを作成するため、ファイル退避に必要な格納ファイルは各利用者に対して全退避時に作成された格納ファイルただ1つのみであり、ファイルデータの重複をなくしてファイル資源を有効に利用できると共に、格納ファイルの管理が容易になるという効果がある。

〔図面の簡単な説明〕

第1図は本発明のファイル退避方式の一実施例を示す構成図。

第2図はファイル管理情報とファイルデータとの関係を示す図。

第3図は格納ファイルおよび格納ファイルエンタリの詳細図および、

第4図は実施例の処理を示すフローチャートである。

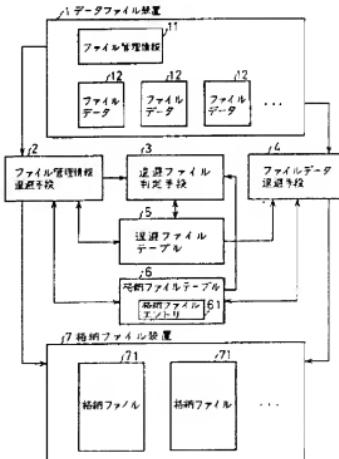
図において、

1 ……データファイル装置

2 ……ファイル管理情報

- 1-2 ……ファイルデータ
- 2 ……ファイル管理情報退避手段
- 3 ……退避ファイル制定手段
- 4 ……ファイルデータ退避手段
- 5 ……退避ファイルテーブル
- 6 ……格納ファイルテーブル
- 6-1 ……格納ファイルエンタリ
- 7 ……格納ファイル装置
- 7-1 ……格納ファイル

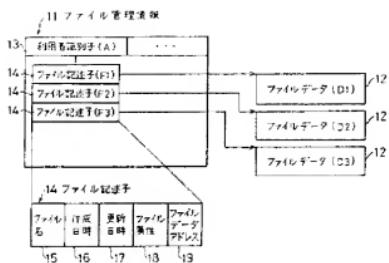
特許出願人 日本電気株式会社
代理人 弁理士 境 康 一



実施例の構成図

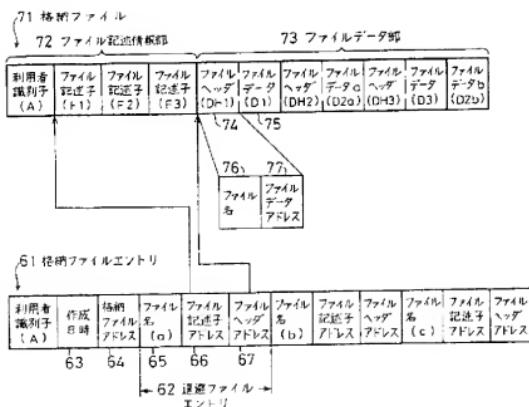
第1図

特開平 3-6753 (B)



ファイル管理情報とファイルデータとの関係を示す図

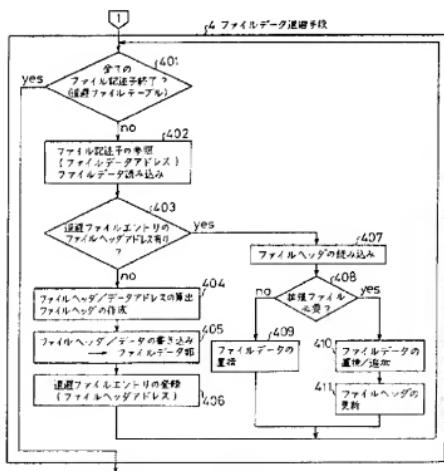
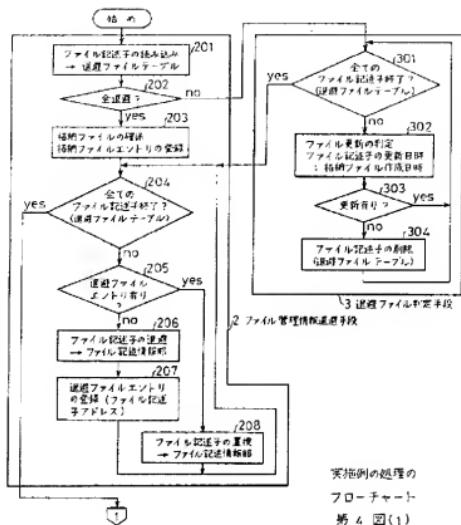
第 2 図



格納ファイルおよび格納ファイルエントリの詳細図

第 3 図

特開平3-6753 (9)



実施例の処理のフローチャート

第4 図(2)